# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number:

63-174445

(43)Date of publication of application: 18.07.1988

(51)Int.Cl.

609C 1/00

(21)Application number: 62-006705 (22) Date of filing:

13.01.1987

(71)Applicant : NFC CORP

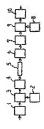
(72)Inventor: YANO MITSUHARU

# (54) TRANSMISSION/RECEPTION SYSTEM FOR ENCIPHERED DATA

(57)Abstract:

PURPOSE: To prevent a bit error rate from being deteriorated, by eliminating the distortion of a transmission line by an automatic equalizer, and eliminating the random fluctuation of a transmission symbol position added on a transmission side by a random number group generation circuit.

CONSTITUTION: The position of a transmission symbol from a transmission symbol generator 1 fluctuates at random by the random number group generation circuit 2 and an adder circuit 3, then, it is inputted to a modulation circuit 4. A transmission signal, after receiving the distortion on the transmission line 5, is demodulated at a demodulation circuit 6. The distortion on the transmission line 5 is eliminated at the automatic equalizer 7. Since an authorized receiver can generate one and the same identical random number as that of the transmission side by the random number group generation circuit 8, it is possible to eliminate the fluctuation of the symbol position added on the transmission side by using a subtractor 9. A decision circuit 10 decides the output of the subtraction circuit 9.



⑩ 日本国特件庁(JP)

① 特許出願公開

## @ 公 開 特 許 公 報 (A)

昭63-174445

@Int.Cl.4

織別記号

庁内整理番号

@公開 昭和63年(1988)7月18日

H 04 L 9/02 1/00. B-7240-5K 7368-5B

審査請求 未請求 発明の数 1 (全4頁)

の発明の名称 暗号化データ送受信方式

到特 願 昭62-6705

62円 第 昭62(1987)1月13日

光 治 63発 明 者 矢 野

市京都港区芝5丁目33番1号 日本贸易株式会社内

の出願人 日本電気株式会社 東京都港区芝5丁目33番1号

の代 理 人 弁理士 内原

### 発明の名称

暗号化データ送受信方式

#### 特許譲求の範囲

送信データに応じて送信シンボルを発生する送 信シンボル発生回路と、 乱数系列を発生する第1 乱数系列発生回路と、前記送信シンボル発生回路 の出力と報記第1乱数系列発生回路の出力とを加 算する加算回路と、前記加算回路の出力を変調し 送信信号とする空調回路とを送信側に備え、伝送 終を介して要信した前記送信信号を復調する復調 回路と、前記復調回路の出力を等化する自動等化 回路と、送信側と同一の乱数系列を発生する第2 乱数系列発生回路と、前記自動等化回路の出力か ら前記第2乱数系列発生回路の出力を減算する減 算回路と、前記減算回路の出力を判定する判定回 路とを受信側に備えることを特徴とする暗号化デ - 夕送受信方式。

登明の詳細な説明

(産業上の利用分野)

この発明は暗号化データ送受信方式に関する。 (従来の技術)

従来、暗号化通信が可能なディジタルデータ伝 送方法として送信側では情報源からの2億データ 系列をある暗号化アルゴリズムを用いて暗号化さ れた2値データ系列に変換し、変換後の系列を選 常の非暗号化データ伝送装置に入力し送信し、受 信側では受信信号を通常の非暗号化データ伝送数 置に入力し暗号化された2億データ系列を復元し、 この系列に送信側で用いた暗号化アルゴリズムの 逆変換を施すことにより、情報源にて発生したの と同一の2値データ系列が得られるという方法が 知られている。ここで、暗号化アルゴリズムとし ては、例えばDESアルゴリズムが用いられる。 また、別の方法として、送信側では情報源から の2値データ系列を通常の非暗号化データ伝送装 置に入力し、得られたアナログ送信信号に対して、 あるアルゴリズムによって得られる別のアナログ ラングム信号を加算したのの報送はに送出して、受 受しては受信信号から返信号を選案の力報号を必要に といる信号を選案した信号を選案の力報号を必要に のとのはデータ系列を得るという方法ラ のともれている。加算及び採業音べきアナロ出力をテ インプレコーグに録音し、舞音を表示でアレロ出力をテ ープレコーグに録音し、舞音に作って及びでで の推覧物を送信仰及び受信師にて用いることがで まる。

## (発明が解決しようとする問題点)

上述の第1の方法においては、還常の非暗号化 佐送検理を有する故障者は、少なくとも暗号化さ れた2億データ系列は入手することができるので、 いったんこの2億デーク系列を記録し、その後計 種機を用いて、例えば暗号化に用いた鍵をしらみ つぶしにあたることにより、これを解説してしま うという危険性が存在する。

また、第2の方法においては、通常の非時号化

この発明の暗号化データ送受信方式は送信デー クに応じて送信シンボルを発生する送信シンボル 発生回路と、前配送信シンボル発生回路の出力と前 に前配送信シンボル発生回路の出力と 記載1. 乱数系列発生回路の出力とを加算する加度

- 4 -

回路と、前記加車回路の出力を変調し返信信号と する変調回路とを送信側に備え、伝送路を介して 質信した前記送信信号を復調する復調回路と、送 配信調回路の出力を等化する自動等化回路を、送 生の路を系列を発生する第2 気路 ス別第 生の路と、前記自動等化回路の出力から削刻器を 金数系列発生回路の出力を利度する映算回路と、 が記域第回路の出力を利定する利定回路とを受信 個に備える様成である。

## [実施例]

以下、本発明を図面に基づいて設明する。 新1回は本発明の基本概念を示す構成図である。 新1回はおいて、1は返信領において送信データ に応じて送信シンボルを発生する退信シンボル発 生向終、2は乱製系列発生回路、3は加新回路、 4は変詞回路、5は伝送路、6は復期回路、7は 自動等化器、8は乱数系列発生回路、9は採集回 筋、10は採定回路である。

次に、第2図及び第3図を第1図と併用して説明する、ここでは、例として4値AM変調方式が

用いられたものとする。第2回は送信シンボル発 生回路1で発生される送信シンボルを示す。送信 シンボルの値を3、1、-1、-3とする。送信 シンボルは+1から-1の間の一様乱数を発生す よ 知 数 系 利 発 生 同 路 2 お よ び 加 箕 回 路 3 に よって 、 その位置が第3回に示すようにランダムに変動さ せられたのち、変製回路4に入力される。送信信 号は伝送路5で歪みを受けた後、受信され復調回 路らで復期される。伝送器5での歪みは自動等化 終りで除去されるので、自動等化器りの出力は加 質同路3の出力と等しいものが得られる。正当な 受信者は乱数系列発生回路8により送信側と同一 の一様乱数を発生させることができるので、減算 同路9を用いて送信側で加えた送信シンボルの位 選の変動を除去することができる。すなわち、減 寛岡路9の出力として送信シンボル発生回路1の 出力と等しいものが得られる。判定回路10はこ の減額回路りの出力を判定するのであり、正当な 受信者は伝送路5の歪みの存在にもかかわらず。 ビット誤り事の劣化をきたすことなく送信データ



を復元することができる。一方、盗聴者は、第3 図に示すような自動等化器7の出力までは正当な 受信者と同じものが得られるが、送信側と同一の 一様乱数を発生させることは少なくともただちに はできないので、第2回に示すような正しく送信 シンボルの位置の姿動を除去した信号も少なくと もただちには得られない。いったん2値データ系 列を記録し、その後計算機を用いて、例えば暗号 化に用いた鍵をしらみつぶしにあたることにより、 これを解読しようと試みても、記録を行う時点で は判定回路10の出力は自動等化器7の出力から 乱数の減算を行うことなく、もしくはでたらめな 滅算を行い、それを判定したものとならざるを得 ない、この判定結果が送信データと異なるのはも ちろんであるが、さらにこれは判定という非線形 接作により既に情報が失われているので、判定回 路10の出力を記録して用いる限り、以後これに いかように操作を施そうとも、送信データを復元 することは不可能である。 盗聴者が自動等化器 7 の出力を記録することにより、その後計算機を用

いてこの解読を試みることは一応可能なように思 われるが、自動等化計7は一般に判定回路10の で、判定回採10の出力が送信データと異なると まには正常な動作は期待できず、従ってる場合 自動等化器での出力としては加寒回路3の出出器 同じものすら待られないのでたとえ自動等化器の の出力を記せたとしても、これを用いて過信データを複なるとしても、これを用いて過信データを検しない。

- 8 -

-7-

生物、43は乗算料である。50は伝道路、60 は正弦波発生符、61は乗算件、62はローパス フィルタ(しPF)、63は8ピットの人/D変 機路、70は自動等化器、80はM系列発生回路、 81は5ピットのシフトレジスタ、90は8ピットの関係器、11、10に対象を

この構成において、2値の送信データはシフト

レジスタ11に入力され、ROM12により4値 すでわち64、32、一32、一64のシンボル の何れが延択される。M系列発生開発20の出 力はシフトレジスタ21により5ビットすつまと められ、+32から一32の間の一様乳数となる。 加業等30により送信シンボルの位置はランダム に変動されたのち、D/A交換器40によりアナ ログ信号に変換される。この信号はLPF41を 通過したのち乗車路43により変調を受け、伝送 務50に送出される。受信間におりて、受信信過 は乗業額61により復調され、LPF62を通過 したのちA/D変換器63に、LPF62を通過 したのちA/D変換器63に、LPF62と通過 したのちA/D変換器63に、DPF62と通過 シケル信号で変換される。この信号は自動等不容 ジクル信号で変換される。この信号は自動等不容 7 0 により伝送料5 0 の重みが除去され、送信頭 と同一の例系列発生回路8 0 により、送信駅で動 えられた送信シンボルの位置のラングムを変動が 成算影9 0 を用いて除去されるので、判定第1 0 の出力として遂信デンが復元される。また、 自動等化器7 0 のケップ係数の更新は判定 6 1 0 0 の出力を用いて進帯のグラディエント 法により 行われる。

#### - (発明の効果)

以上説明したように、この発明によれば、道常 の非暗号化伝送装置を有する故障者にも2億デー タ系列自体を入手させず、かつ正当な受信者には だット誤り率の劣化をきたすことのない時号化デ ータを送受信できる。

#### 図面の簡単な説明

第1図は本発明の基本概念を示す構成図、第2 図及び第3図は本発明の原理を示すためのラング ム な位置の変動を受ける前後の送信シンボルを示 す図、第4図は本発明の具体的な構成例を示す図

- 0 -

-10-

である.

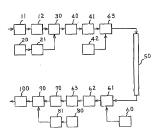
1:送信シンボル発生回路、2,8:乱数系列 発生回路、3:加算回路、4:変調回路、5:伝 送路、6;復測回路、7;自動等化器、9;減算 回路、10:判定回路、11,21,81:シフ トレジスタ、12:ROM, 20,80:M系列 発生回路、30:加算器、40:D/A変換器、 43,62:LPF、42,60:正弦波発生器、 41,61:乗算器、63:A/D変換器、70 :自動等化器、90:減算器、100:判定器。

1:送信ランボル 発生回路、2,8: 紅数系列 発生回路、 3:加質回路、4:衰調回路、5:伝送路、 6: 復調回路、7: 自動等化器、9:減算回路、 10:決定回路

第.2 図

第3図

- 1 1 -



第 4 図